## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-187473

(43) Date of publication of application: 21.07.1998

(51)Int.CI.

G06F 11/20 G06F 13/10

H04L 1/22

(21)Application number: 08-341955

(71)Applicant: NEC CORP

(22)Date of filing:

20.12.1996

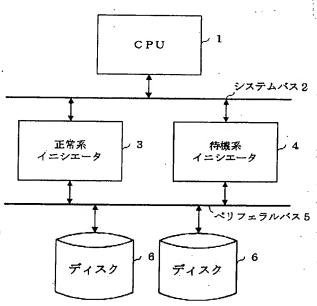
(72)Inventor: TAKAI RIICHI

### (54) DUPLEX INFORMATION PROCESSOR

#### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To perform switching to a stand-by system I/O controller speedily by making a stand-by system I/O controller monitor the operation of a normal system I/O controller by itself without any participation by a CPU side and then take over the operation if a problem occurs.

SOLUTION: If a normal system initiator 3 causes a fault and does not perform an I/O process for a predetermined time, a stand-by system initiator 4 considers that trouble has occurred to an initiator 3 and resets a peripheral bus 5, and then processes incomplete I/O instructions on the side of a system bus 2 which are stored as a substitute for the initiator 3. Even as for an I/O instruction sent from a CPU 1 thereafter, the initiator 4 processes it by substituting for the initiator 3. Thus, if trouble occurs to the initiator 3, a CPU 1 as a host can perform switching to the initiator 4 without reissuing an unprocessed I/O instruction.



## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平10-187473

(43)公開日 平成10年(1998) 7月21日

(51) Int.Cl. <sup>8</sup>		識別記号	FΙ		
G06F	11/20	3 1 0	G06F	11/20	310E
	13/10	3 1 0		13/10	310B
H04L	1/22		H04L	1/22	

審査請求 有 請求項の数5 OL (全 5 頁)

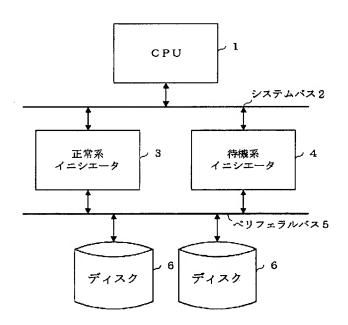
		·
(21)出願番号	<b>特願平8-341955</b>	(71)出願人 000004237
		日本電気株式会社
(22)出願日	平成8年(1996)12月20日	東京都港区芝五丁目7番1号
		(72)発明者 高井 利一
		東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株
		式会社内
		(74)代理人 弁理士 京本 直樹 (外2名)
•		
		·
•		

## (54) 【発明の名称】 2 重化情報処理装置

### (57)【要約】

【課題】 CPUの関与を受けることなく、容易に、正常系イニシエータから待機系イニシエータに切り替え可能な2重化情報処理装置の提供。

【解決手段】 正常系イニシエータ3の動作を待機系イニシエータ4が監視し、不正動作や動作停止を検出した場合に、待機系イニシエータ4がCPU1の関与無しに、正常系イニシエータ3に代わってペリフェラルバス5上のディスク6のアクセスを行う。



1

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 CPUと、I/O装置と、前記I/O装置を制御する正常系I/Oコントローラと、前記I/O装置を制御する待機系I/Oコントローラと、前記CPU、前記正常系I/Oコントローラおよび前記待機系I/Oコントローラを接続するシステムバスと、前記に一ラ系I/Oコントローラ、前記待機系I/Oコントローラを接続するペリフェラルバスと、有する2重化情報処理装置において、前記システムバコントローラの動作を監視し、前記正常系I/Oコントローラが不正な動作を行った場合に自ら前記正常系ココーラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引きとを特徴とする2重化情報処理装置。

【請求項2】 前記システムバスまたは前記ペリフェラルバス上における前記正常系 I / 〇コントローラの動作を監視し、前記正常系 I / 〇コントローラが長時間動作を行わない場合に前記正常系 I / 〇コントローラが故障したとみなして自ら前記正常系 I / 〇コントローラの動作を引き継ぐ前記待機系 I / 〇コントローラを有することを特徴とする請求項 1 記載の 2 重化情報処理装置。

【請求項3】 前記待機系 I / O コントローラが前記正常系 I / O コントローラの停止状態を誤認することを防ぐために前記ペリフェラルバスへのダミーのアクセスを行う前記正常系 I / O コントローラを有することを特徴とする請求項2 記載の2 重化情報処理装置。

【請求項4】 前記CPUから前記システムバスを介して発行されたI/O命令を記憶するI/O命令記憶部と、前記CPUの前記I/O命令の発行時間を監視するCPU時間監視部と、前記CPU時間監視部において時間超過と認識された場合にダミーのI/O処理を前記ペリフェラルバス上のI/O処理の実行間隔時間が超過するかどうか監視するI/O処理監視部と、前記CPUからのI/O命令により前記I/O処理を行い、かつ前記I/O処理監視部と同じに対してI/O処理を行い、かつ前記I/O命令記憶部内の未完のI/O命令を処理するI/O命令処理部とを備える前記を認識された場合に前記I/O命令処理部とを備える前記正常系および待機系I/Oコントローラを有することを特徴とする請求項3記載の2重化情報処理装置。

【請求項5】 CPUと、I/O装置と、前記I/O装置を制御する正常系I/Oコントローラと、前記I/O 装置を制御する待機系I/Oコントローラと、前記CPU、前記正常系I/Oコントローラおよび前記待機系I/Oコントローラを接続するシステムバスと、前記正常系I/Oコントローラ、前記待機系I/Oコントローラおよび前記I/O装置を接続するペリフェラルバスとを有する2重化情報処理装置において、前記システムバスまたは前記ペリフェラルバス上における正常系I/Oコ

ントローラの動作を監視し、前記正常系 I / Oコントローラが不正な動作を行った場合に、前記ペリフェラルバスをリセットし、前記 C P U から前記正常系 I / Oコントローラに出された I / O命令のうち未完の前記 I / O命令を処理する前記待機系 I / Oコントローラを有することを特徴とする 2 重化情報処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、2重化情報処理装 10 置に関し、特に、正常系I/Oコントローラの故障時に 待機系I/Oコントローラが自ら動作を引き継ぐ機能を 有する2重化情報処理装置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来の情報処理装置において複数の I / O装置(たとえば、ファイル装置)を 1 つの I / Oコントローラにより制御する技術がある。 1 つの I / Oコントローラではその I / Oコントローラが故障した場合にバスに接続されている全ての I / O装置のアクセスができなくなることがある。このため、高い信頼性を要求される情報処理装置においては、正常系 I / Oコントローラと待機系 I / Oコントローラとを備える技術がある。

【0003】またいくつかのディスクアレイにおいては 正常と待機の2つのI/Oコントローラ間で通信を行っ ており、お互いが診断を行うことにより相手のI/Oコ ントローラの不具合を検出できるようになっている。

【0004】また、従来この種の監視機能を持つ情報処理装置は正常系と待機系の二つの分離したバスの監視及び切り替えを目的として使用される。たとえば「特開昭61-220039号公報」には正常系バス情報の記憶と解析機能を持たせることにより、待機系への自動切り替えを可能とする技術が記載されている。

【0005】また、たとえば、「特開平7-31171 8号公報」には、正常系と待機系の両 I / Oコントロー ラを独立した監視タスクで監視し、切り替えを行う技術 が記載されている。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】上述した第1の問題点は、従来の待機系 I / O コントローラを用意したシステムでは切り替えを行う際に余分なオーバーヘッドが発生 することである。その理由は、C P U 側が正常系 I / O コントローラの不具合を検出し、更にその時点で処理の済んでいない I / O 命令を確認し、その命令を待機系 I / O コントローラに対し再発行するという特別な処置を行う必要があるためである。

【0007】第2の問題点は、正常系と待機系が互いの動作を監視しているシステムでは、汎用性が低くなることである。その理由は、通常バスのプロトコルとしてI/Oコントローラ間の通信が定義されていないため、その後の監視通信を専用の信号線を用いて行う必要があり、一般のI/O装置が接続されているバスに適用する

3

ことが難しくなっているからである。

【0008】第3の問題点は、従来の監視システムでは、正常系と待機系においてデータを共有化できないことである。その理由は、従来の監視システムでは互いに使用するバスが分離しているため、各々のバスに接続されているI/O装置を別のバスからアクセスすることができないためである。

【0009】本発明の第1の目的は、信頼性の高い2重化されたI/Oコントローラを有する情報処理装置を提供することである。

【0010】本発明の第2の目的は、待機系I/Oコントローラへの切り替えに際し、CPUが関与せずに高速な切り替えを実現することである。

【0011】本発明の第3の目的は、特別な回路や信号線を用いずに正常系と待機系のI/Oコントローラが互いの監視を行うことを可能にすることにより、簡易な構成で2重化されたI/Oコントローラを有する情報処理装置を提供することである。

#### [0012]

【課題を解決するための手段】本発明の第1の2重化情報処理装置は、CPUと、I/O装置と、前記I/O装置を制御する正常系I/Oコントローラと、前記CPU、前記正常系I/Oコントローラおよび前記待機系I/Oコントローラを接続するシステムバスと、前記正常系I/Oコントローラを接続するペリフェラルバスと、前記・であって、前記・システムバスとな前記I/O装置を接続するペリフェラルバスとを有する2重化情報処理装置であって、前記システムバスまたは前記ペリフェラルバス上における正常系I/Oコントローラの動作を監視し、前記正常系I/Oコントローラが不正な動作を行った場合に自ら前記正常系コントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラを備える。

【0013】本発明の第2の2重化情報処理装置は、前記第1の2重化情報処理装置であって、前記システムバスまたは前記ペリフェラルバス上における前記正常系I/Oコントローラの動作を監視し、前記正常系I/Oコントローラが故障したとみなして自ら前記正常系I/Oコントローラの動作を引き継ぐ前記待機系I/Oコントローラを備える。

【0014】本発明の第3の2重化情報処理装置は、前記第2の2重化情報処理装置であって、前記待機系 I / Oコントローラが前記正常系 I / Oコントローラの停止状態を誤認することを防ぐために前記ペリフェラルバスへのダミーのアクセスを行う前記正常系 I / Oコントローラを備える。

【0015】本発明の第4の2重化情報処理装置は、前記第3の2重化情報処理装置であって、前記CPUから前記システムバスを介して発行されたI/O命令を記憶

する I / 〇命令記憶部と、前記 C P U の前記 I / 〇命令 の発行時間を監視する C P U 時間監視部と、前記 C P U 時間監視部において時間超過と認識された場合にダミーの I / 〇処理を前記 I / 〇装置に対し前記ペリフェラルバスを介して実施するダミー I / 〇処理部と、前記 C P U かどうか監視する I / 〇処理監視部と、前記 C P U からの I / 〇命令により前記 I / 〇処理装置に対して前記 I / 〇処理監視部で時間超過と認識された場合に前記 I / 〇命令記憶部内の未完の I / 〇命令を処理する I / 〇命令処理部とを備える前記正常系および待機系 I / 〇コントローラを備える。

【0016】本発明の第5の2重化情報処理装置は、CPUと、I/O装置と、前記I/O装置を制御する正常系I/Oコントローラと、前記CPU、前記正常系I/Oコントローラおよび前記待機系I/Oコントローラおよび前記待機系I/Oコントローラおよび前記に常系I/Oコントローラおよび前記に常系I/Oコントローラおよび前記I/O装置を接続するペリフェラルバスとを有する2重化情報処理装置であって、前記システムバスまたは前記ペリフェラルバス上における正常系I/Oコントローラの動作を監視し、前記正常系I/Oコントローラが不正な動作を行った場合に、前記ペリフェラルバスをリセットし、前記CPUから前記正常系I/Oコントローラに出されたI/O命令のうち未完の前記I/O命令を処理する前記待機系I/Oコントローラを備える。

#### [0017]

【発明の実施の形態】次に、本発明の第1の実施の形態について図面を参照して詳細に説明する。図1は、本発明の実施の形態を示すブロック図である。ここでは、I/O装置としてディスクを用いているが、他のI/O装置でも同様である。またファイル(ディスク)装置システムの慣例に従いI/Oコントローラをイニシエータと呼称する。

【0018】図1を参照すると、本発明の情報処理装置は、I/O命令を発行するCPU1と、ディスク6を制御する正常系イニシエータ3と、ディスク6を制御する 40 待機系イニシエータ4と、ディスク6と、CPU1、正常系イニシエータ3および待機系イニシエータ4を接続するシステムバス2と、正常系イニシエータ3、待機系イニシエータ4および複数のディスク6を接続するペリフェラルバス5とから構成される。

【0019】次に、本発明の第1の実施の形態の動作について図面を参照して説明する。図2は、本発明の第1の実施の形態の動作を示すタイムチャートである。通常動作時において、CPU1からのI/O命令はシステムバス2を介して正常系イニシエータ3が受け取り、その命令を元にディスク6に対するアクセスをペリフェラル

5

バス5のプロトコルに従って執り行う。この間待機系イ ニシエータ4はシステムバス2において正常系イニシエ ータ3に対し発行されたI/O命令を記憶し、更にペリ フェラルバス5側においては正常系イニシエータ3が行 っているアクセスの監視を行う。また、この情報処理装 置において使用しているペリフェラルバス5のプロトコ ルから故障とみなすことのできる時間 t を予め設定して おき、この時間t内にCPU1よりI/O命令が来なか った場合は、正常系イニシエータ3がダミーの1/0処 理を行う。このシステムにおいて、正常にシステムが動 10 作している場合は、正常系イニシエータ3がペリフェラ ルバス5上の [/〇処理を実施する(図2の[/〇処理 A~C)。ただし、予め設定しておいた故障とみなすべ き時間tの間、ペリフェラルバス5へのアクセスを行う ためのI/O処理が送られてこなかった場合はダミーの I/O処理を実施する(図2 I/O処理D)。ここ で、正常系イニシエータ3が故障を起こし、予め決めて おいた時間tの間I/O処理を行わなかった場合、待機 系イニシエータ4は正常系イニシエータ3に不具合が発 生したものとみなし、ペリフェラルバス5をリセットし た後、記憶しておいたシステムバス2側の [/〇命令の うちまだ完了していないものについて正常系イニシエー タ3に代わって処理を行う。また、この後CPU1より 送られる I / O 命令についても待機系イニシエータ 4 が 正常系イニシエータ3に代わって処理を行う(図2 I **/O処理E~F)。** ·

【0020】このように、ホストであるCPU1が正常 系イニシエータ3の不具合の監視を行ったり正常系イニ シエータ3の不具合発生時に未処理のI/O命令の再発 行を行ったりせずに待機系イニシエータ4への切り替え を行うという作業を特別なイニシエータ間の通信機能を 追加せずに行うことが可能となる。

【0021】次に、本説明の第2の実施の形態について 図面を参照して説明する。

【0022】構成については第1の実施形態と同等であ る。正常系イニシエータ3はCPU1からのI/O命令 に従い、ペリフェラルバス5のプロトコルに基づいてデ ィスク6とのデータ転送を行う。この際に、待機系イニ シエータ 4 も同じ I / O命令を記憶しておくと共に、正 常系イニシエータ3とディスク6とのデータ転送がペリ フェラルバス5のプロトコルに基づいているかを監視す る。ここでデータ転送がペリフェラルバス5のプロトコ ルから外れたのを認識した場合、待機系イニシエータ4 はその旨をCPU1に通知すると共に、一度ペリフェラ ルバス5をリセットし後、記憶しておいたシステムバス 2側の I / O命令のうちまだ完了していないものについ て正常系イニシエータ3に代わって処理を行う。また、 この後CPU1より送られるI/O命令についても待機 系イニシエータ4が正常系イニシエータ3に代わって処 理を行う。

6

【0023】また、本システムにおいて、正常系イニシェータ3の異常を検出した後はそれまでの待機系イニシェータ4が正常系として動作を行うが、装置側にてイニシエータの活線挿抜機能を有する場合、故障した正常系イニシエータ3を交換することにより、従来正常系イニシエータ3が実装されていた場所にある新たなイニシエータが待機系として動作を行うことにより、継続して信頼性の高いシステムを構築することが可能となっている。

【0024】次に、本発明の実施例について図3を参照して説明する。図3は、正常系および待機系イニシエータの詳細ブロック図である。図3を参照すると、正常系イニシエータ3および待機系イニシエータ4は、I/O命令処理部71と、I/O命令記憶部72と、CPU時間監視部73と、ダミーI/O処理部74と、I/O処理監視部75とから構成される。

【0025】次に、本発明の実施例の動作について図2、図3を参照して説明する。正常系イニシエータ3は、CPU1からのI/O命令をI/O命令処理部71で受け取り、ペリフェラルバス5を介して、ディスク6に対するコマンド発行、データの送出、受け取りを含むI/O処理を実行する(図2 I/O処理A~C)。また、この時、待機系イニシエータ4は、CPU1から発行されたI/O命令をI/O命令記憶部72に記憶する

【0026】また、正常系イニシエータ3のCPU時間監視部73において、CPU1が時間 t内に I / O命令を発行するかどうか監視する。CPU時間監視部73において、時間 t内にCPU1が I / O命令を発行しないと認識すると、正常系イニシエータ3のダミー I / O処理部74がダミーの I / O処理をディスク6に対してペリフェラルバス5を介して実施する(図2 I / O処理D)。

【〇〇27】待機系イニシエータ4においては、I/〇 処理監視部75が、ペリフェラルバス5上のI/〇処理を監視し、時間t以上、I/〇処理が存在しないと、その旨をI/〇命令処理部71に通知する。この通知を受け取ると、I/〇命令処理部71は、ペリフェラルバス5をリセットし、I/〇命令記憶部72から、まだ処理されていないI/〇命令を受け取りI/〇処理をディスク6に対してペリフェラルバス5を介して実施する(図2 I/〇処理E~F)。

【0028】また、上記において、CPU時間監視部 73が監視する時間 t と、I / O 処理監視部 75 が監視する時間 t は異なっていてもかまわない。

[0029]

【発明の効果】本発明の第1の効果は、待機系I/Oコントローラへの切り替えが迅速に行われることである。その理由は、CPU側の関与を受けることなく、待機系 50 I/Oコントローラが自ら正常系I/Oコントローラの

動作を監視し、問題が生じた場合にその動作を引き継ぐため、CPUのオーバーヘッドを必要としないからである。

【0030】第2の効果は、簡易に待機系 I / Oコントローラへの切り替えが実施できることである。その理由は、通常、待機系 I / Oコントローラを採用しようとする場合、OS等により正常系コントローラの監視と待機系コントローラへの切り替えを行う必要があるが、本発明ではOSやCPU側に特別な対応が必要とならないため、容易に待機系 I / Oコントローラを使用することが可能となるからである。

#### 【図面の簡単な説明】

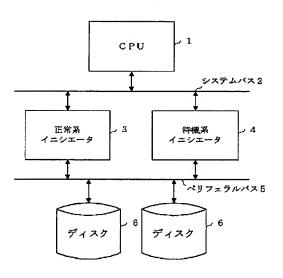
- 【図1】本発明の実施の形態を示すブロック図である。
- 【図2】本発明の動作を示すタイムチャートである。

【図3】本発明の実施例を示すブロック図である。 【符号の説明】

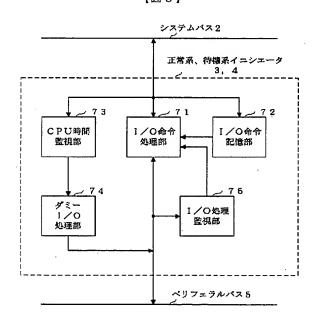
8

- 1 CPU
- 2 システムバス
- 3 正常系イニシエータ
- 4 待機系イニシエータ
- 5 ペリフェラルバス
- 6 ディスク
- 71 [/〇命令処理部
- 0 72 I/O命令記憶部
  - 73 CPU時間監視部
  - 74 ダミー I / O 処理部
  - 75 I/O処理監視部

【図1】



[図3]



【図2】

